Estruturas de Dados - ESP412

Prof^a Ana Carolina Sokolonski

Bacharelado em Sistemas de Informação Instituto Federal de Ciência e Tecnologia da Bahia Campus de Feira de Santana

carolsoko@ifba.edu.br

April 8, 2025

- 1 Árvores B (B-Trees)
 - Definição
 - Inserção em Árvores B
 - Tipo do Nó
- 2 Árvores B + (B+-Trees)
 - Tipo do Nó
- 3 Aplicações Árvores B e B+
- 4 Referências

Definição:

Árvores B (B-Trees) são Árvores de Busca/Pesquisa Balanceadas, projetadas para funcionar bem em HD's e outros dispositivos de armazenamento secundário, por isso são usadas na maioria dos Sistemas de Arquivos e Bancos de Dados. As ÁRVORES B minimizam os acessos de E/S em disco.

Definição:

Árvores B (B-Trees) são Árvores de Busca/Pesquisa Balanceadas, projetadas para funcionar bem em HD's e outros dispositivos de armazenamento secundário, por isso são usadas na maioria dos Sistemas de Arquivos e Bancos de Dados. As ÁRVORES B minimizam os acessos de E/S em disco.

As \acute{A}_{RVORES} B foram criadas por Bayes e McCreight em 1972. Este tipo de Árvore admite que seus nós tenham muitos filhos. A quantidade de filhos costuma variar de uma dezena até milhares. Esta quantidade chama-se "Fator de Ramificação". [Cormen et al. 2009]

L Definicão

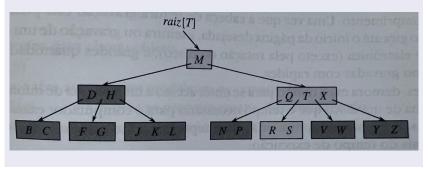
Árvores B (B-Trees)

Definição:

As \acute{A}_{RVORES} B generalizam as \acute{A}_{rvores} de Busca Binária de forma natural.

Definição:

As \acute{A}_{RVORES} B generalizam as \acute{A}_{rvores} de Busca Binária de forma natural.



∟ Definição

Árvores B (B-Trees)

Definição:

Definição:

- 1 Todo nó x possui os seguintes campos:
 - \blacksquare n[x], o número de chaves atualmente armazenadas no nó x;
 - As próprias n[x] chaves, armazenadas em ordem crescente;
 - folha[x], um valor booleano que é TRUE se x é folha e FALSE se x é galho ou raiz.

Definição:

- 1 Todo nó x possui os seguintes campos:
 - \blacksquare n[x], o número de chaves atualmente armazenadas no nó x;
 - As próprias n[x] chaves, armazenadas em ordem crescente;
 - folha[x], um valor booleano que é TRUE se x é folha e FALSE se x é galho ou raiz.
- 2 Cada nó galho x, contém n[x]+1 ponteiros para seus filhos $(c_1[x],c_2[x],...c_{n[x]+1}[x])$. Os nós folha não têm filhos, por isso seus ponteiros c_i são nulos.

Definição:

- As chaves *chave*;[x] separam os intervalos de chaves armazenadas em cada subárvore:
 - Se k_i é qualquer chave armazenada na subárvore com raiz $c_i[x]$, então $k_1 \le chave_1[x] \le k_2 \le chave_2[x] \le .. \le chave_{n[x]}[x] \le k_{n[x]+1}$

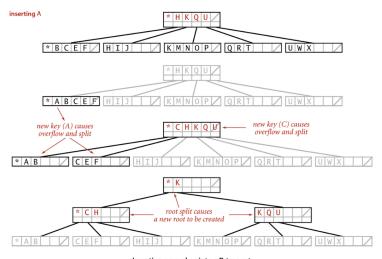
Definição:

- As chaves *chave*;[x] separam os intervalos de chaves armazenadas em cada subárvore:
 - Se k_i é qualquer chave armazenada na subárvore com raiz $c_i[x]$, então $k_1 \le chave_1[x] \le k_2 \le chave_2[x] \le .. \le chave_{n[x]}[x] \le k_{n[x]+1}$
- 4 Toda folha tem a mesma profundidade, que é a altura *h* da árvore.

Definição:

- **5** Existem limites inferiores e superiores para a quantidade de chaves que um nó pode conter $(t \ge 2)$, que é o GRAU MÍNIMO da árvore.
 - Todo nó que não é raiz deve ter, NO MÍNIMO, t-1 chaves. Assim, todo galho tem, NO MÍNIMO, t filhos. Se a árvore não é vazia, a raiz tem ao menos uma chave.
 - Todo nó que não é raiz deve ter, NO MÁXIMO, 2t-1 chaves. Assim, todo galho tem, NO MÁXIMO, 2t filhos. Um nó é dito COMPLETO se ele tem exatamente 2t-1 chaves.

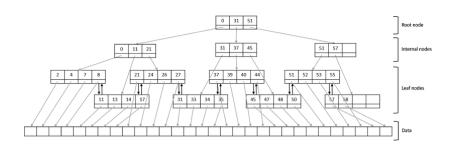
Inserção em Árvores B



Árvores B

```
#define ORDEM 2
typedef struct chaveArvoreB{
    int chave;
    char nome[30];
    int folha;
}KEY:
typedef struct paginaArvoreB *POINTER;
typedef struct paginaArvoreB{
   int numPag;
   KEY listaChaves[2*ORDEM];
   POINTER ponteiros[2*ORDEM + 1];
}PAG:
```

Árvores B+



Aplicações - Árvores B e B+

Aplicações

- o sistema de arquivos NTFS do Windows,
- o sistema de arquivos HFS e AHFS do Mac,
- os sistemas de arquivos JFS do Linux
- os bancos de dados ORACLE, DB2, INGRES, SQL e PostgreSQL
- entre outros...

Referências

Referências

Referências

CORMEN, T. H. et al. *Introduction to Algorithms*. 2nd. ed. [S.I.]: The MIT Press, 2009. ISBN 0262032937.